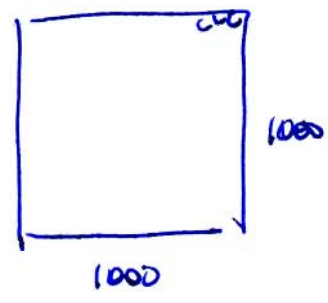


BASES PARA OS QUATRO SUBESPAÇOS VETORIAIS

(Ker(A)	em \mathbb{R}^n
	Im(A) = $\mathcal{R}(A)$	em \mathbb{R}^m
	Ker(A ^T)	em \mathbb{R}^m
	Im(A ^T) = $\mathcal{R}(A)$	em \mathbb{R}^n

- ↙
 • As r primeiras colunas de U formam uma base para Im(A).
- As $m-r$ últimas colunas ^{de U} formam uma base para ~~$\text{Ker}(A)$~~ $\text{Ker}(A^T) = (\mathcal{R}(A))^T$
- ↘
 • As últimas $n-r$ colunas de V formam uma base para Ker(A) (pois $AV_{n+1} = 0, \dots, AV_n = 0$)
- As primeiras r colunas de V formam uma base para $\text{Im}(A^T) = \mathcal{R}(A) = (\text{Ker}(A))^T$.

COMPRESSÃO DE IMAGENS



$$\begin{aligned}
 A &= U \Sigma V^T \\
 &= U \begin{bmatrix} \sigma_1 v_1^T \\ \sigma_n v_n^T \\ \vdots \\ \vdots \end{bmatrix} \\
 &= \begin{bmatrix} u_1 \\ \vdots \\ u_m \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \sigma_1 v_1^T \\ \sigma_n v_n^T \\ \vdots \\ \vdots \end{bmatrix}
 \end{aligned}$$

$$(AB)_{ij} = \sum_{k=1}^m a_{ik} b_{kj}$$

$$= a_{i1} b_{1j} + a_{i2} b_{2j} + \dots + a_{im} b_{mj}$$

$$= (a_1 b_1)_{ij} + (a_2 b_2)_{ij} + \dots + (a_m b_m)_{ij}$$

~~example~~

$$A = \begin{bmatrix} a_1 & \dots & a_n \end{bmatrix}$$

~~$$B = \begin{bmatrix} b_1 & \dots & b_p \end{bmatrix}$$~~

~~$$B^T = \begin{bmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_p \end{bmatrix}$$~~

$$B =$$

$$\begin{bmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{bmatrix}$$

$a_i \in m \times 1$
 $b_i \in 1 \times m$

$$\begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x & y \\ z & t \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} ax+by & ay+bt \\ cx+dy & cy+dt \end{bmatrix}$$

~~Moral:~~

~~$$A = U \Sigma V^T = \sigma_i u_i v_i^T$$~~

~~$$\begin{bmatrix} ax & ay \\ cx & cy \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} by & bt \\ dz & dt \end{bmatrix}$$~~

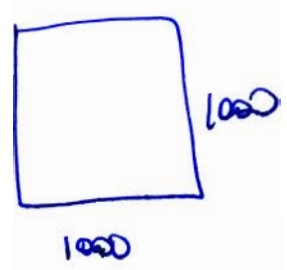
~~$$\begin{bmatrix} a \\ c \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x & y \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} b \\ d \end{bmatrix} \begin{bmatrix} z & t \end{bmatrix}$$~~

$$\begin{bmatrix} ax & ay \\ cx & cy \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} by & bt \\ dz & dt \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} a \\ c \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x & y \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} b \\ d \end{bmatrix} \begin{bmatrix} z & t \end{bmatrix}$$

$$A = U \Sigma V^T = \underbrace{\sigma_1 u_1 v_1^T + \sigma_2 u_2 v_2^T + \dots + \sigma_n u_n v_n^T}$$

Suponha que $k=60$



Total 1000000 de números.

$60 \times 60 + 60 \times 1000 + 60 \times 1000$
 $60 \times (2000)$
 120000

load detail

size(x), rank(x)

figure(2), subplot(2,2,1), image(x), colormap(gray(64)), axis image, axis off

$$[U, S, V] = svd(X)$$

$r=1;$

figure(2), subplot(2,2,2), image(U(:, 1:r))

$$S(1:r, 1:r)$$

$$V(:, 1:r)'$$

colormap(gray(64)), axis image, axis off

CÁLCULO NUMÉRICO DO POSTO DE UMA MATRIZ

↳ Em aritmética exata, pode ser feita com decomposição LU.

$$\begin{bmatrix} \epsilon & 2\epsilon \\ 1 & 2 \end{bmatrix} \sim \begin{bmatrix} \epsilon & 2\epsilon \\ 0 & 2 - \frac{2\epsilon}{\epsilon} \\ & 2 - \frac{1}{\epsilon}(2\epsilon) \end{bmatrix}$$

No MATLAB

~~epsilon = 0;~~

format long

epsilon = 0,0000000001;

f = 1/epsilon;

b₂₁ = 2 * epsilon

d = 2 - f * b.

2,22... x 10⁻¹⁶

A matriz tem posto 1, mas por LU e por erro de aproximação, dois pivôs ~~aparecem~~ pequenos aparecem

$$\begin{bmatrix} \epsilon & 1 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$$

↳ ok! Posto 1

$$\begin{bmatrix} \epsilon & 1 \\ \epsilon & 1+\epsilon \end{bmatrix} \sim \begin{bmatrix} \epsilon & 1 \\ 0 & \epsilon \end{bmatrix}$$

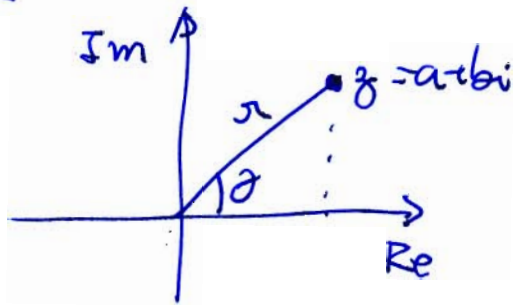
tem posto 2 mas "moralmente" tem posto 1.

A ideia é adotar uma tolerância e considerar como posto efetivo o número de valores singulares maiores do que esta tolerância.

DECOMPOSIÇÃO POLAR

$$z = re^{i\theta}$$

$r > 0$



PARA
MATRIZES
QUADRADAS

$e^{i\theta}$ é a parte ortogonal, pois

$$e^{-i\theta} e^{i\theta} = 1.$$

Para o caso de matrizes,
↑ quadrada real

$$A = Q S$$

- ↳ simétrica positiva semi-definida
- ↳ ortogonal.

Esta decomposição sempre existe pois

$$A = U \Sigma V^T = \underbrace{U V^T}_{\text{ortogonal}} \underbrace{(V \Sigma V^T)}_{\text{simétrica positiva semi-definida}}$$

Não é única pois a decomposição SVD não é única

Todas as matrizes são quadradas
Σ tem elementos da diagonal principal > 0

Se A é unissial, então S é positiva definida. $\overline{1}$

Decomposição $A = SA$:

$$A = U \Sigma V^T = \underbrace{U \Sigma U^T}_S \underbrace{U V^T}_A$$

Observação: a partir de uma decomposição $A = SA$ é possível obter ~~a decompo~~ uma SVD para A : desde que S é simétrica, pelo Teorema espectral,

$$S = \tilde{A} D \tilde{A}^T$$

Mais ainda, como S é positiva semi-definida, os elementos da diagonal principal de D são ≥ 0 . Então:

$$A = SA = \underbrace{S \tilde{A}}_U \underbrace{D}_{\Sigma} \underbrace{\tilde{A}^T}_V$$

L) Aplicação da decomposição SA em robótica

A : parte rígida

S : parte de deformação

QUADRADOS MÍNIMOS E A PSEUDOINVERSA DE UMA MATRIZ

$$Ax = b$$

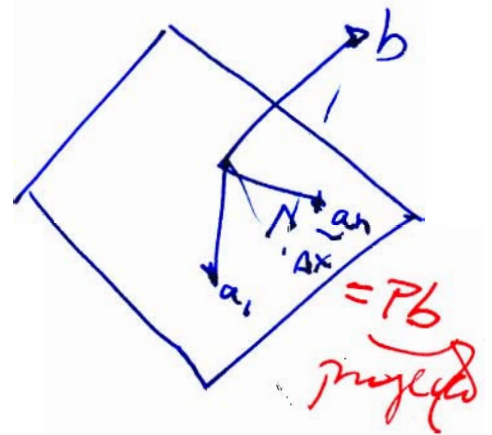
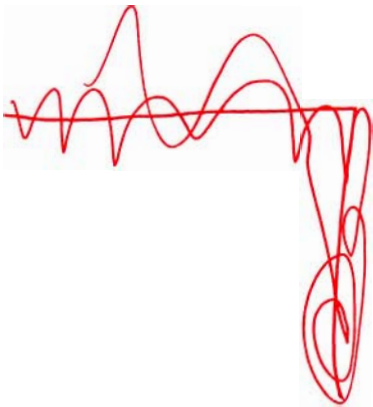
Linhas de A LD implicam em sistema inconsistente:

$$2x = b_1$$

$$4x = b_2$$

$$6x = b_3$$

Alternativa: trocar $Ax = b$ por $\min \|b - Ax\|^2$



~~ATA~~

$$A^T(b - A\tilde{x}) = 0$$

↓

$$A^T A \tilde{x} = A^T b \text{ (equações normais)}$$

~~ATA~~

Se as colunas de A são LI, então $A^T A$ é invertível e, então

$$\tilde{x} = (A^T A)^{-1} A^T b.$$

Se A é $m \times n$ e tem posto $r < n$

então

• Se A tem posto r ,
 $A^T A$ tem posto r .
 $(A = U \Sigma V^T \Rightarrow A^T = V \Sigma^T U^T)$
 $A^T = V \Sigma^T U^T$

$\text{Im}(A^T A) \subset \text{Im}(A^T)$
 $\begin{matrix} \text{e } \text{Im}(A^T) \\ \text{tem dimensão} \\ r \end{matrix}$

Logo
 $\text{Im}(A^T A) = \text{Im}(A^T)$
 Com $A^T b \in \text{Im}(A^T)$,
 deve existir x tal
 que $A^T A x = A^T b$

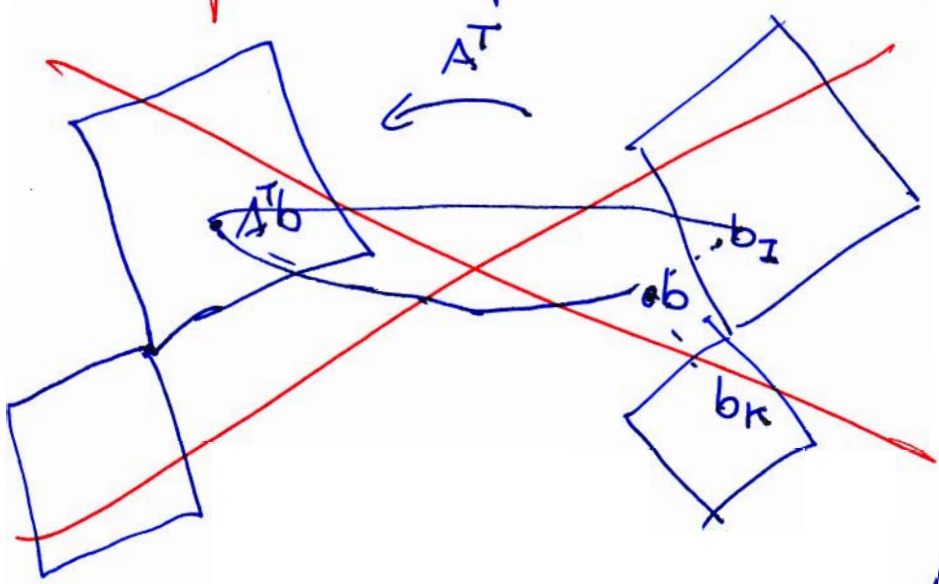
$A^T A$ é $m \times n$ e tem posto r
 $(A^T A = (U \Sigma V^T)^T (U \Sigma V^T) = V \Sigma^T \Sigma V^T)$

$A^T b$

\hookrightarrow está no espaço gerado pelas colunas de A^T

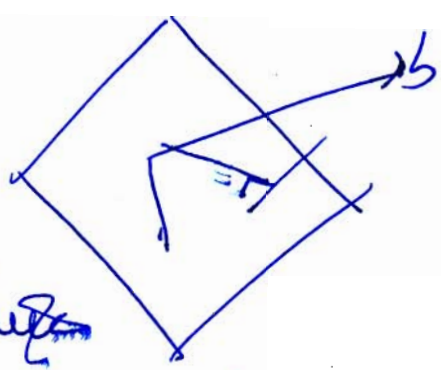
$$A^T \begin{bmatrix} | & | & \dots & | \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} | & \dots & | \end{bmatrix}$$

As colunas de $A^T A$ são geradas pelas colunas de A^T



$$A^T A x = A^T b$$

Se as colunas de A
 são LD, então
 existe mais de
 um \tilde{x} que é solução
 de $A^T A \tilde{x} = A^T b$.



A ideia é tomar como solução, o elemento x^+ de menor norma que satisfaz

$$A^T A x = A^T b.$$

Quem é x^+ ?

EXEMPLO

$$A = \begin{bmatrix} \sigma_1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & \sigma_2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$A \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \end{bmatrix}$$

Vamos projetar $b = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \end{bmatrix}$ em $\mathcal{R}(A)$:

$$\begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \end{bmatrix} = \alpha \begin{bmatrix} \sigma_1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} + \beta \begin{bmatrix} 0 \\ \sigma_2 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$\mathcal{R}(A) = \left\{ \begin{bmatrix} \sigma_1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 0 \\ \sigma_2 \\ 0 \end{bmatrix} \right\}$$

$$Pb = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$\begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ 0 \end{bmatrix}$ é o ponto de $\mathcal{R}(A)$ mais próximo de $\begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \end{bmatrix}$

Assum,

$$A\tilde{x} = p$$

$$\begin{bmatrix} \sigma_1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & \sigma_2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \tilde{x}_1 \\ \tilde{x}_2 \\ \tilde{x}_3 \\ \tilde{x}_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$\sigma_1 \tilde{x}_1 = b_1$$

$$\sigma_2 \tilde{x}_2 = b_2$$

\tilde{x}_3 e \tilde{x}_4 se arbitrários

Logo, tomamos $\tilde{x}_1 = b_1/\sigma_1$

$$\tilde{x}_2 = b_2/\sigma_2$$

$$\tilde{x}_3 = 0$$

$$\tilde{x}_4 = 0$$

Portanto $x^+ = \begin{bmatrix} b_1/\sigma_1 \\ b_2/\sigma_2 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$

$$= \begin{bmatrix} 1/\sigma_1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1/\sigma_2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

~~Assum, para sistemas~~

~~$\Sigma x = b$, com Σ diagonal~~

Moral: se

$$\Sigma = \begin{bmatrix} \sigma_1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & \sigma_n & \\ & & & 0 & \dots & 0 \end{bmatrix}_{m \times n}$$

então a solução ótima $\left(\begin{matrix} \text{que} \\ \text{minimize } \|b - \Sigma x\| \\ \text{e } \|x\| \end{matrix} \right)$ é

$$x^+ = \Sigma^+ b$$

onde $\Sigma^+ = \begin{bmatrix} 1/\sigma_1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 1/\sigma_n & \\ & & & 0 & \dots & 0 \end{bmatrix}_{m \times m}$

Observação: $(\Sigma^+)^+ = \Sigma$ (como $(A^{-1})^{-1} = A$ mas Σ não é quadrada).

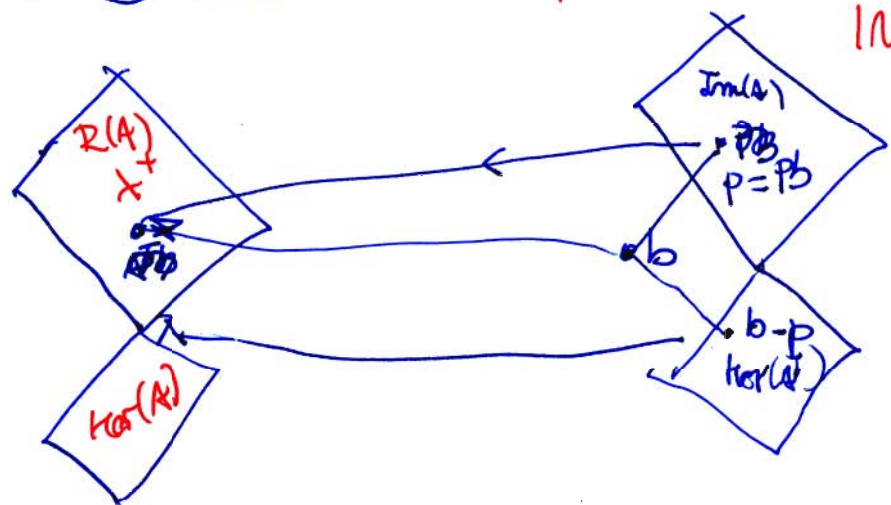
De fato

CASO GERAL

NÃO É A TRANSPOSTA, POIS QUEREMOS UMA

INVERSA DE entre $\mathcal{R}(A)$ e $\mathcal{R}(A)$.

$\mathcal{R}(A)$ e $\mathcal{C}(A)$ possuem a mesma dimensão!



$$\begin{array}{l}
 A \cdot A^+|_{\mathcal{R}(A)} = I \\
 A^+ \cdot A|_{\mathcal{R}(A)} = I
 \end{array}
 \left\{
 \begin{array}{l}
 x^+ \text{ deve estar em } \mathcal{R}(A) \\
 \text{pois } x = x^+ + x_{\mathcal{N}}, \\
 \|x\|^2 = \|x^+\|^2 + \|x_{\mathcal{N}}\|^2 \\
 Ax = Ax^+
 \end{array}
 \right.$$

FATO: Se $A = U \Sigma V^T$, então

$$A^+ = V \Sigma^+ U^T$$

Demonstração: seja $b \in \mathbb{R}^m$ e coloque $x^+ = V \Sigma^+ U^T b$.
Então

$$\begin{aligned}
 \|Ax - b\| &= \|U \Sigma V^T x - b\| \\
 &\downarrow U^T \text{ é ortogonal} \\
 &= \|U^T U \Sigma V^T x - U^T b\| \\
 &= \|\Sigma V^T x - U^T b\|
 \end{aligned}$$

Seja $y = V^T x$. (de forma que $x = Vy$)
 $= V^{-1} x$ (note que x tem os mesmo termos de y , pois V é ortogonal)

Então $\|Ax - b\| = \|\Sigma y - U^T b\|$
 \downarrow
 matriz diagonal.

Logo $\tilde{y} = \Sigma^+ U^T b$

$$\begin{aligned}
 V^T x = \Sigma^+ U^T b &\Rightarrow x^+ = V \Sigma^+ U^T b \\
 &= A^+ b.
 \end{aligned}$$

• $x^+ \in \mathcal{R}(A)$ pois

$$\begin{aligned}
 x^+ &= V \Sigma^+ U^T b \\
 &= \left[\begin{array}{c|c|c|c} v_1 & \dots & v_m & \dots & v_n \end{array} \right] \left[\begin{array}{c} \sigma_1^{-1} \dots \sigma_r^{-1} \\ 0 \dots 0 \end{array} \right] U^T b \\
 &= \left[\begin{array}{c|c|c|c} \frac{\sigma_1 v_1}{\sigma_1} & \dots & \frac{\sigma_r v_r}{\sigma_r} & 0 & \dots & 0 \end{array} \right] U^T b \\
 &\quad \text{Geram } \mathcal{R}(A)
 \end{aligned}$$

$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix}$
 $\begin{bmatrix} x & 2y \\ 3x & 4y \end{bmatrix}$

~~$$\begin{aligned}
 Ax^+ &= U \Sigma V^T V \Sigma^+ U^T b \\
 &= U \Sigma \Sigma^+ U^T b \\
 &= U \left[\begin{array}{c} 1 \dots 1 \\ \dots \\ \sigma_r \\ \dots \\ 0 \dots 0 \end{array} \right] U^T b
 \end{aligned}$$~~

$$\begin{aligned}
 \Sigma &\in \mathbb{R}^{m \times n} \\
 \Sigma^+ &\in \mathbb{R}^{m \times m} \\
 \Sigma \Sigma^+ &\in \mathbb{R}^{m \times m}
 \end{aligned}$$

Se $A = U \Sigma V^T$ e $b \in \mathbb{R}^m$, quem é a projeção de b em $\mathcal{B}(A)$ em termos de b, U, Σ e V ?

Resposta: $U = \left[\begin{array}{c|c} \underbrace{\begin{bmatrix} | & \dots & | \\ U_1 & \dots & U_n \\ | & \dots & | \end{bmatrix}}_{\text{base para } \mathcal{B}(A)} & \underbrace{\begin{bmatrix} | & \dots & | \\ U_{n+1} & \dots & U_m \\ | & \dots & | \end{bmatrix}}_{\text{base para } \text{Ker}(A^T)} \end{array} \right]$

Como as colunas de U formam uma base para \mathbb{R}^m , sabemos que existem $y_G \in \mathbb{R}^n$ e $y_N \in \mathbb{R}^{m-n}$ tais que

$$\begin{bmatrix} | & \dots & | \\ U_1 & \dots & U_n \\ | & \dots & | \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_G \\ y_N \end{bmatrix} = b$$

$\left. \begin{array}{l} [y_G] = U^{-1} b \\ [y_N] = U^T b \end{array} \right\} = U^T b$

Então $Pb = \begin{bmatrix} | & \dots & | \\ U_1 & \dots & U_n \\ | & \dots & | \end{bmatrix} y_G$

$$= \begin{bmatrix} | & \dots & | & | & \dots & | \\ U_1 & \dots & U_n & U_{n+1} & \dots & U_m \\ | & \dots & | & | & \dots & | \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_G \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$= U \begin{bmatrix} y_G \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$= U \begin{bmatrix} I_{n \times n} & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_G \\ y_N \end{bmatrix}$$

$$= U \begin{bmatrix} I_{n \times n} & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} U^T b$$

TRILHA ALTERNATIVA:
 A projeção ortogonal de b em $\mathcal{B}(A)$ é $AA^T b$. Para ver isto, basta mostrar que $b - AA^T b$ é ortogonal as colunas de A :
 $A^T(b - AA^T b) = A^T b - A^T A A^T b$
 $= V \Sigma^T U^T b - V \Sigma^T U^T U \Sigma V^T V \Sigma^T U^T b$
 $= V \Sigma^T U^T b - V \Sigma^T \overbrace{\Sigma \Sigma^T}^{\begin{bmatrix} I & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}} U^T b$
 $= V \Sigma^T U^T b - V \Sigma^T U^T b = 0$

Agora,

16

$$\cancel{x^T = A^+ b = (V \Sigma^+ U^T) b}$$

$$\begin{aligned} Ax^T &= AA^+ b = U \Sigma V^T V \Sigma^+ U^T b \\ &= U \Sigma \Sigma^+ U^T b \\ &= U \begin{bmatrix} I & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} U^T b \\ &= Pb. \end{aligned}$$

Se A é $m \times n$ e tem colunas ortogonais) então $A^+ = A^T$. De fato:

$$\begin{aligned} A &= U \Sigma V^T = U \begin{bmatrix} I_{m \times n} \\ 0 \end{bmatrix} V^T = [U_{11} \ U_{12}] \begin{bmatrix} I \\ 0 \end{bmatrix} V^T \\ &\approx U_{11} V^T \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} A^T &= V \Sigma^+ U^T = V [I_{n \times n} \ 0] U^T = V [I_{n \times n} \ 0] \begin{bmatrix} U_{11}^T \\ U_{12}^T \end{bmatrix} \\ &= V U_{11}^T = (U_{11} V^T)^T = A^T \end{aligned}$$

PROGRAMAÇÃO LINEAR

1

FORMA PADRÃO

$$\begin{aligned} \min \quad & c_1 x_1 + \dots + c_n x_n \\ \text{s.a.} \quad & a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + \dots + a_{1n} x_n = b_1 \\ & \vdots \\ & a_{m1} x_1 + a_{m2} x_2 + \dots + a_{mn} x_n = b_m \\ & x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, \dots, x_n \geq 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \min \quad & c^T x \\ \text{s.a.} \quad & Ax = b \\ & x \geq 0 \end{aligned}$$

↳ ordenada a coordenada

$$\bullet \max_{x \in X} c^T x = \min_{x \in X} -c^T x$$

$$\bullet 2x_1 + 3x_2 \leq 4$$

(VARIÁVEIS DE FOLGA)

⇕

$$\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 + u_1 = 4 \\ u_1 \geq 0 \end{cases}$$

$$\bullet 2x_1 + 3x_2 \geq 4$$

⇕

$$\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 - u_1 = 4 \\ u_1 \geq 0 \end{cases}$$

• $x_1 \in \mathbb{R}$



$\left. \begin{array}{l} x_1 = u_1 - v_1 \\ u_1 \geq 0, v_1 \geq 0 \end{array} \right\}$

• $x_1 \leq 0$



$-x_1 \geq 0$

SOLUÇÕES BÁSICAS

$\min C^T X$
 s.a. $Ax = b$
 $x \geq 0$

HIPÓTESES: (1) $m > n$ (mais variáveis do que equações)

(2) posto de A é m (as m linhas s.s. LI)

DEFINIÇÃO Seja B qualquer submatriz $m \times m$ construída com uma escolha de m colunas de A . Então, se todos $n-m$ componentes de x não associados à escolha de colunas B forem iguais a zero, a solução do conjunto de equações resultantes desta

escolha é denominada uma solução básica de

$$Ax=b$$

As componentes de x associadas a B são denominadas variáveis básicas.

DEFINIÇÃO Se em uma solução básica, pelo menos uma das variáveis básicas é zero, dizemos então que a solução básica é degenerada.

EXEMPLO:

~~EM R~~

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$
$$b = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}$$

• $A = \left[\begin{array}{cc|c} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{array} \right] \quad b = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}$

$x_B = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$ é solução básica degenerada

variáveis básicas

a. $A = \begin{bmatrix} | & 0 & | \\ 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$

$x_B = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$ variáveis básicas

é solução degenerada

a. $A = \begin{bmatrix} | & 0 & | \\ 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$

$x_B = \begin{bmatrix} 0 \\ -1 \\ 1 \end{bmatrix}$ variáveis básicas

↳ solução básica não degenerada.

OBSERVAÇÃO: Uma variável básica nula pode ser trocada por uma variável não-básica (que, na situação atual, também é nula)

DEFINIÇÃO Dizemos que $x \in \mathbb{R}^n$ é admissível se ele ~~satis~~ satisfaz as restrições
 $Ax = b$
 $x \geq 0$

Se um ponto admissível é uma solução básica, dizemos que ele é uma solução admissível básica.

Se ~~a solução~~ o ponto admissível também é uma solução básica degenerada, dizemos que ele é uma solução admissível básica degenerada.

TEOREMA FUNDAMENTAL DA PROGRAMAÇÃO LINEAR

Considere o programa linear

$$\begin{aligned} \min \quad & c^T x \\ \text{s.a.} \quad & Ax = b \\ & x \geq 0 \end{aligned}$$

com A $m \times n$, $m < n$ e posto de $A = m$.

(1) Se existe uma solução admissível para o sistema

$$\begin{cases} Ax = b \\ x \geq 0 \end{cases}$$

então existe uma solução básica admissível para $\begin{cases} Ax = b \\ x \geq 0 \end{cases}$

(2) Se existe uma solução admissível ótima para $\begin{aligned} \min \quad & c^T x \\ \text{s.a.} \quad & Ax = b \\ & x \geq 0 \end{aligned}$, então

existe uma solução básica admissível **ótima** para $\begin{aligned} \min \quad & c^T x \\ \text{s.a.} \quad & Ax = b \\ & x \geq 0 \end{aligned}$.

Demonstração.

(1) Seja $x = (x_1, \dots, x_n)$ um ponto admissível, isto é, que satisfaz

$$\begin{cases} Ax = b \\ x \geq 0. \end{cases}$$

Denotando-se por a_1, \dots, a_n as colunas de A ,

$$Ax = b \Leftrightarrow x_1 a_1 + \dots + x_n a_n = b.$$

Suponha que p destas variáveis x_1, \dots, x_n sejam diferentes de zero. Sem perda, podemos supor que estas sejam as p primeiras. Logo

$$x_1 a_1 + \dots + x_p a_p = b$$

CASO 1 Se $\{a_1, \dots, a_p\}$ é LI, ~~escolha~~ então $p \leq m$. Se $p = m$, então $(x_1, \dots, x_p, 0, \dots, 0)$ é um ~~ponto~~ solução ~~extrema~~ básica admissível de $Ax = b$. Se $p < m$, então existem outros $m-p$ colunas ^{entre as $m-p$ colunas} que, junto ~~restantes~~ com $\{a_1, \dots, a_p\}$ formam um conjunto LI.

Fazendo as variáveis x_i correspondentes
 iguais a zero, obtemos uma solução básica
 (degenerada) admissível para $\begin{cases} Ax = b \\ x \geq 0 \end{cases}$

Caso 2 $\{a_1, \dots, a_p\}$ é L.D. Então existem
 constantes $\gamma_1, \dots, \gamma_p$ não todos nulos tais
 que

$$\gamma_1 a_1 + \dots + \gamma_p a_p = 0$$

Sem perda, podemos supor que pelo
 menos um dos $\gamma_j > 0$. Defina, para

$$z_j^{(\epsilon)} = x_j + \epsilon \gamma_j$$

onde $\gamma = (\gamma_1, \dots, \gamma_p, 0, \dots, 0)$. Note que

$$\begin{aligned} A z_j^{(\epsilon)} &= A x_j + \epsilon A \gamma \\ &= b + \epsilon 0 = b, \quad \forall \epsilon \in \mathbb{R}. \end{aligned}$$

Contudo $z_j = 0$, $z_j < 0$ ou $z_j > 0$ dependendo
 de ϵ e γ_j . Agora quando $\epsilon = 0$

γ só altera
 as primeiras p
 coordenadas de x
 que são > 0

$$z_j(0) = x_j \geq 0.$$

\rightarrow as primeiras p coordenadas
 são positivas.
 $\hookrightarrow \text{com } (x_1, \dots, x_p) > 0!!!$

Se ϵ aumenta, $x_i - \epsilon \gamma_i$ aumenta,
 diminui ou permanece constante
 dependendo se $\gamma_i < 0$, $\gamma_i > 0$ ou $\gamma_i = 0$,

respectivamente. Aumente ϵ até que uma ou mais componentes de $z(\epsilon)$ se anulem:

$$\epsilon = \min \left\{ \frac{x_i}{y_i} \mid y_i > 0 \right\}$$

$1 \leq i \leq p$

Este conjunto é diferente do vazio pois pelo menos um $y_i > 0$.

Para este valor de ϵ , $z(\epsilon)$ satisfaz $\begin{cases} Ax=b \\ x \geq 0 \end{cases}$ e tem no máximo $p-1$ componentes positivas. Se os $p-1$ colunas forem LI, caímos no caso 1. Se elas forem LD, repetimos o processo.

(2) Seja $x^0 = (x_1^0, \dots, x_n^0)$ uma solução ótima admissível. Como antes, supondo que as p primeiras componentes sã > 0 , temos dois casos

Caso 1 $\{a_{11}, \dots, a_{p1}\}$ é LI. Neste caso $p \leq m$ e se $p = m$, então

$\{x_1^0, \dots, x_p^0, 0, \dots, 0\}$
é uma solução básica admissível ótima para $\begin{cases} \max C^T x \\ \text{s.t. } Ax=b \\ x \geq 0 \end{cases}$

Se $p < m$, escolha $m-p$ entre as $m-p$ colunas restantes para obter um conjunto de colunas LI. Atribuindo-se valor zero para as componentes associadas a estas $m-p$ colunas extras, obtemos uma solução ótima básica (degenerada)

~~(2)~~ Caso 2 Como antes, considero

$$z(\epsilon) = \cancel{x^*} - \epsilon y$$

Temos que

$$c^T z(\epsilon) = c^T x^* - \epsilon c^T y$$

Para todo

$$\max \left\{ \frac{x_j^*}{y_j} \mid y_j < 0 \right\} < \epsilon < \min \left\{ \frac{x_j^*}{y_j} \mid y_j > 0 \right\}$$

se não existir j tal que $y_j < 0$

$$x_j^* - \epsilon y_j = 0$$

$$\text{então } -\infty < \epsilon < \min \left\{ \frac{x_j^*}{y_j} \mid y_j > 0 \right\}$$

temos que $z(\epsilon)$ satisfaz $\begin{cases} Ax = b \\ x \geq 0 \end{cases}$. Pela otimalidade de x^* , $c^T y = 0$. Logo $c^T z(\epsilon) = c^T x^*$. Logo, $z(\epsilon) = x^* - \epsilon y$, onde $\epsilon = \min \left\{ \frac{x_j^*}{y_j} \mid y_j > 0 \right\}$ é ainda uma solução ótima com no máximo $p-1$ coordenadas positivas. Se as respectivas colunas são LI, vamos no CAS 1. Se elas forem LI, repetimos o processo.

